1 Семейство ОС Unix/Linux

1.1 Напоминания

Операционная система (ОС) — занимает центральную часть в системном ПО, обеспечивая согласованное функционирование программных и аппаратных средств вычислительной системы. В ОС концентрируется большинство системных функций.

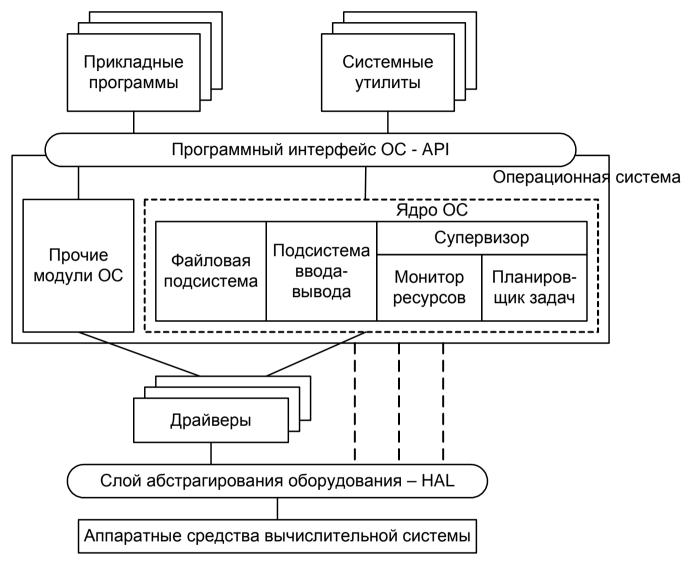
Кроме ОС, к системному ПО относятся также *драйверы* и *системные утилиты*.

Операционная система:

- расширение машины, унифицированная надстройка, виртуальная машина
- менеджер ресурсов вычислительной системы

В ОС концентрируется большинство системных функций:

- управление процессами;
- управление ресурсами;
- управление вводом-выводом (в том числе файлами и файловой системой);
- обеспечение интерфейса с пользователем;
- общее управление и синхронизация.



Упрощенная структура операционной системы

API – Application Programming Interface – интерфейс прикладного программирования, фактически программный интерфейс системы, подсистемы, компонента.

HAL – *Hardware Abstraction Layer* – слой абстрагирования оборудования

Kernel – ядро операционной системы, содержит основные ее подсистемы:

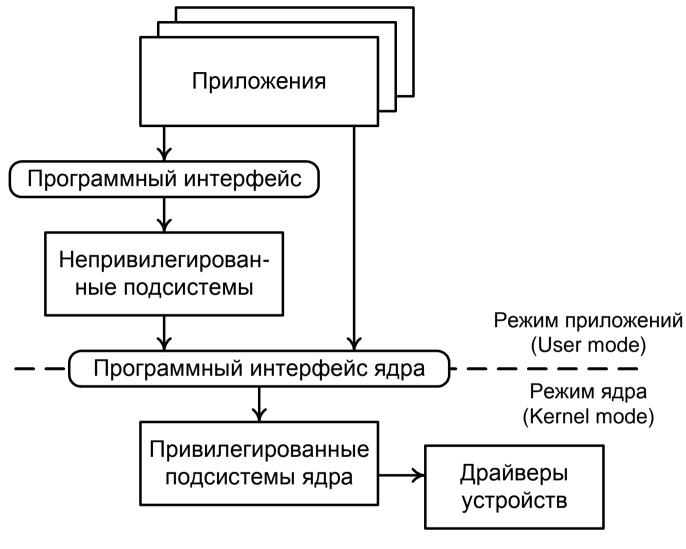
- подсистема файлов
- подсистема ввода-вывода
- монитор ресурсов (память и др.) распределение ресурсов вычислительной системы процессам-пользователям
- планировщик (диспетчер) задач распределение процессорного времени

В зависимости от архитектуры ОС, могут присутствовать также подсистемы вне ядра (непривилегированные).

Одноуровневые ОС – код всех программ всегда выполняется на одном и том же уровне привилегий (простые однозадачные или специализированные системы)

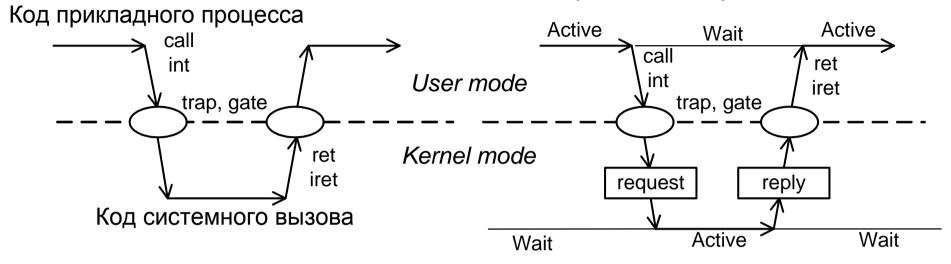
Двухуровневые ОС – выделяются 2 уровня (режима) выполнения:

- Режим *приложения* (*User Mode*) ограниченный в правах
- Режим *ядра* (*Kernel Mode*) привилегированный



Уровни выполнения программ

Поток прикладного процесса



Системный поток

а) переключение контекстов

б) переключение потоков

Переключение уровня выполнения кода

Для «классических» Unix-систем, а также для Linux характерна архитектура *монолитного* ядра (точнее, модульного *макро-ядра*). Некоторые ветви, например BSD UNIX – *микроядро*. Одна из наиболее известных UNIX-подобных (*Unix-like*) систем – ОС реального времени QNX – также микроядро.

Вычислительный процесс (*Process*), *образ*, *контекст*, *состояния* процесса.

Вычислительный/программный поток (Thread), контекст, состояния потока

Виртуальная память: страницы, сегменты, отображение страниц

Файловая система: **файлы**, **каталоги**/**директории**, специальные типы файлов. Файловый ввод-вывод.

Событийное управление: прерывания (interrupt), исключения (exception), сигналы (signal), события (event), сообщения (message). IPC и ISO.

.

1.2 Общая характеристика семейства ОС *nix – Unix, Linux и Unix-подобных систем

Характерные особенности:

- Многозадачные (на основе разделения времени) и многопользовательские
- Переносимость на многие платформы благодаря исходному коду на С (в значительной мере, но не только)
- Единая иерархическая файловая система, унификация доступа к ресурсам посредством файловой системы
- Разнообразие поддерживаемых служб и другого ПО (благодаря переносимости ПО)
- Командная строка как основной интерфейс пользователя

- Единство и преемственность набора команд и программных интерфейсов (API) системы
- Единые концепции и идеология системы
- Следование единым стандартам

Некоторые современные ветви, семейства и подсемейства Unix-систем:

AIX (IBM), IRIX (Silicon Graphics), HP UX (Hewlett-Packard), Digital Unix (DEC-Compaq), Solaris (Sun Microsystems), Sun OS (они же), SCO Unix (Caldera Open Unix), BSD/NetBSD/FreeBSD/BSDI, Linux.

Краткая хронология:

1961 – начало разработки многозадачной ОС Multics (AT&T, Bell Labs, MIT)

1969 — первая 16-разрядная версия Unix (Bell Labs). Практического значения не имела

1971 – «первая редакция», перенос на PDP-11 (заказ патентного отдела Bel Labs). Написана на ассемблере, содержала интерпретируемый язык В

1973 – «третья» и «четвертая редакции», ядро переписано на языке С. Первое официальное представление Unix.

1975 – «шестая редакция», впервые доступна вне Bell Labs. Полностью переписана на С.

1978 – первая версия BSD Unix (Berkley Software Distribution), на основе «шестой редакции»

1979 – «седьмая редакция», включает Bourne Shell и компилятор Kernighan&Ritchie C. Разработка переходит к Unix System Group. Выпуск 3BSD (на основе «седьмой редакции»)

1982 – System III (AT&T) как объединение известных версий

1983 – 4.2BSD, содержит реализацию TCP/IP. Выпуск System V. BSD и SV (а также их сочетание) – основа для большинства современных Unix-систем

1989 – System V Release 4, очередное объединение версий (System V, Sun OS, BSD)

90-е – разработка Linux (изначально для Intel 80386)

Некоторые стандарты:

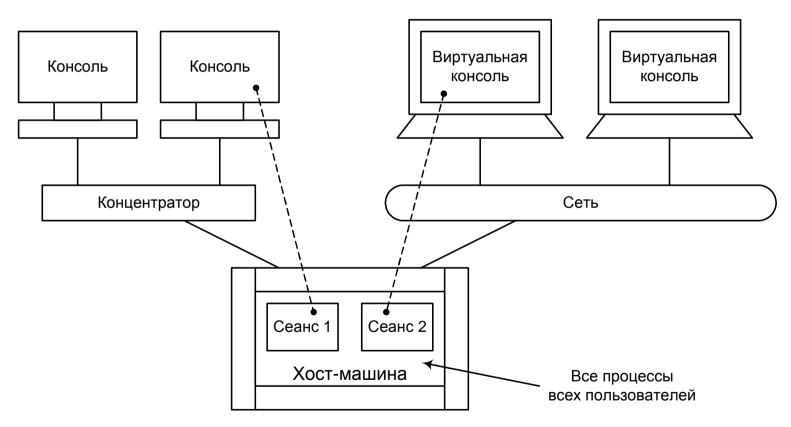
- POSIX (Portable Operating System Interface)
- SUSv3 (Opengroup Single Unix Specification Version 3)
- SVID (System V Interface Definition)
- X/Open: CAE (Common Application Environment), XPG (X/Open Portability Guide)
- ANSI C

и др.

Организация, ответственная за выработку единых стандартов для Unix-систем и обладатель «торговой марки» UNIX — OpenGroup (www.opengroup.com).

1.3 Структура Unix-систем

По историческим причинам Unix развивался как полноценно многопользовательская система.



Типичная конфигурация Unix-системы

Используемая первоначально техническая платформа — «средние» и мини-ЭВМ — предполагала множество пользователей, работающих с системой одновременно посредством **терминалов**, соединенных с центральной (**хост**) машиной различными каналами связи. Сейчас типичным терминалом стал обычный компьютер, а каналом связи — сеть.

Частный случай – *виртуальная консоль* «автономной» Linuxсистемы без удаленного доступа. Одной из виртуальных консолей может быть графический интерфейс («рабочий стол»).

Ceahc (**session**) – все процессы пользователя, выполняемые начиная с момента входа в систему (login) и до выхода из нее (logout), связанные с одной консолью.

Одновременно может существовать несколько сеансов одного пользователя. Могут существовать процессы вне любого из пользовательских сеансов.

Структуру системы часто представляют упрощенно в виде ядра и взаимодействующих с ним процессов (типичная двухуровневая система):



Упрощенная структура Unix-системы

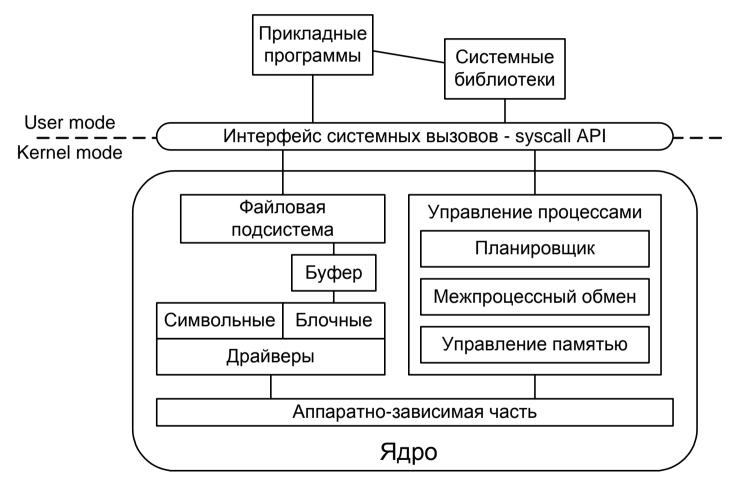
Сектора, представляющие группы процессов, не отражают их реальное количество: набор системных программ ограничен, а разнообразие прикладных потенциально намного больше.

Большинство программ, относимые к системным утилитам, выполняются в *режиме приложений* (*user mode*), то есть наравне с прикладными, но, возможно, от имени привилегированного пользователя.

В частности, «оболочка» (*shell*), несмотря на свое особое положение в системе, является прикладной программой.

«Настоящие» системные процессы порождаются специальным образом из их двоичных файлов под управлением процесса init и других системных процессов.

Более развернутое представление архитектуры традиционной Unix-системы:

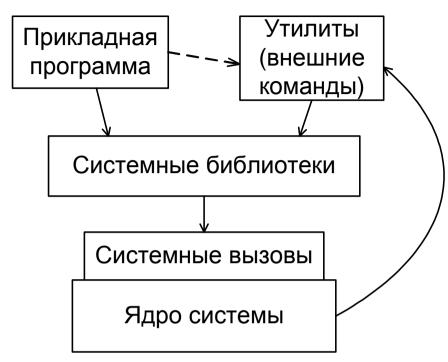


Традиционная архитектура Unix-системы (макроядро)

Существуют также Unix-подобные системы с архитектурой микроядра, например: OSF/1 (микроядро Mach), Chorus, QNX.

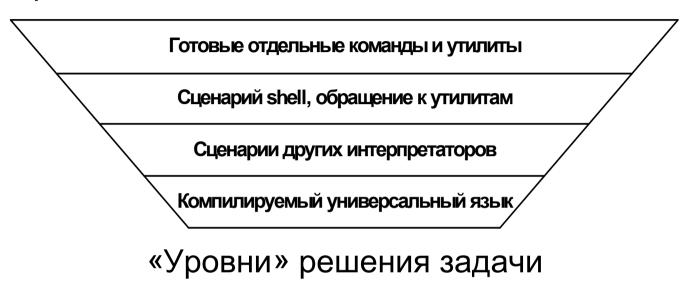
С точки зрения программ доступ к системе опосредован вызовами *библиотечных функций*, многие из которых служат «обертками» *системных вызовов* (*syscalls*) или обращаются к ним. Посредством этой цепочки программа может также обращаться к другим самостоятельным программам — «внешним командам» ОС.

В свою очередь, система предоставляет *пользователю* свои ресурсы в виде *процессов* и *файлов*.



Порядок выполнения функций программы

В мире Unix-систем принято следовать следующей иерархии подходов к решению задачи



Пирамида уровней опрокинутая – по мере продвижения «вглубь» уровней, часть задач оказывается уже решенной на предыдущих уровнях.

Одна из основных идеологических концепций в Unix — решение сложной задачи достигается взаимодействием нескольких программ, каждая из которых качественно и эффективно решает свою более простую узкую задачу, но не «знает» об общем алгоритме. Цельное конечное решение формируется в результате правильного сочетания и взаимодействия решений элементарных подзадач.

«Передний край» при получении доступа к системе — программа-«оболочка», командный интерпретатор, *shell*. Он распознает и выполняет команды — внутренние и внешние, в интерактивном или пакетном режиме.

1.4 Практическая часть: Сеанс, средства удаленного доступа

Ceahc (**session**) – повтор определения: все процессы пользователя, выполняемые начиная с момента входа в систему (login) и до выхода из нее (logout), связанные с одной консолью.

login – обеспечивается соответствующими демонами, связанными с консолями. Пользователь не может влиять на этот процесс.

logout – выполняется по инициативе пользователя, обращением к системному вызову или команде.

Консоль для удаленного доступа — традиционно называют «*терминалом*». Программы, обеспечивающие виртуальные консоли — также традиционно «терминалы».

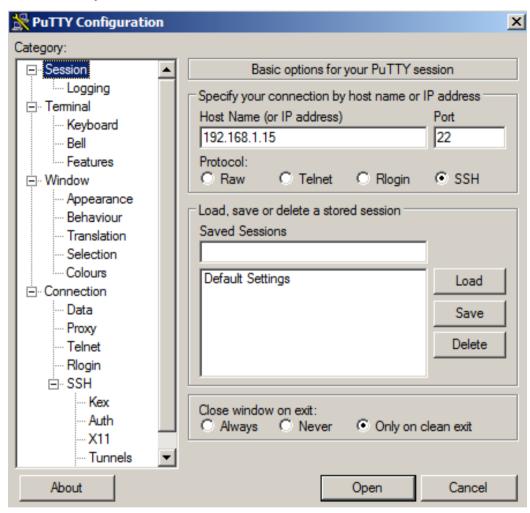
Существуют различные протоколы удаленного доступа с соответствующими программными реализациями.

В стеке сетевых протоколов они занимают верхний прикладной уровень (application layer).

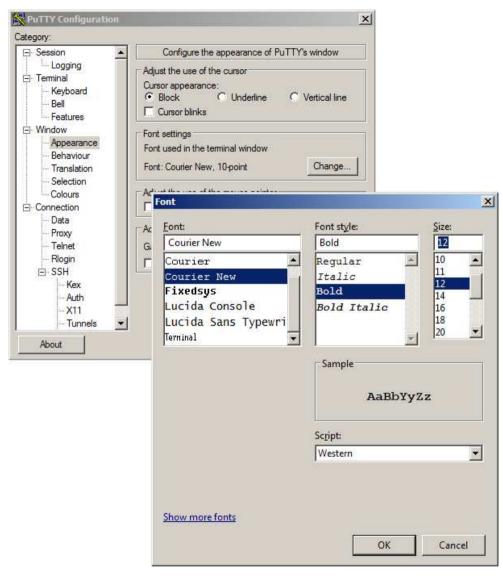
telnet – исторически более ранний терминал: сетевой протокол, реализующая его служба (сервер) и программа-клиент. До сих пор входит в стандартный набор «сетевых» программ системы, но рассматривается как небезопасный: протокол дает широкие возможности управления системой, но при этом не предусматривает шифрования трафика между клиентом и сервером, что позволяет «подделать» команды пользователя, перехватить и использовать его аутентификационные данные и т.д. Тем не менее, программа-терминал telnet, реализующая этот протокол, обычно присутствует в системах и может использоваться в качестве «универсального» ТСР-клиента.

SSH (**S**ecure **SH**ell) – сетевой протокол безопасного удаленного входа и управления системой, предусматривает шифрование трафика и ряд других возможностей, в конечном итоге позволяет удаленно выполнять команды, подобно *telnet*. Программа-клиент ssh — утилита командной строки, подобная telnet. Клиент Putty — оконное приложение.

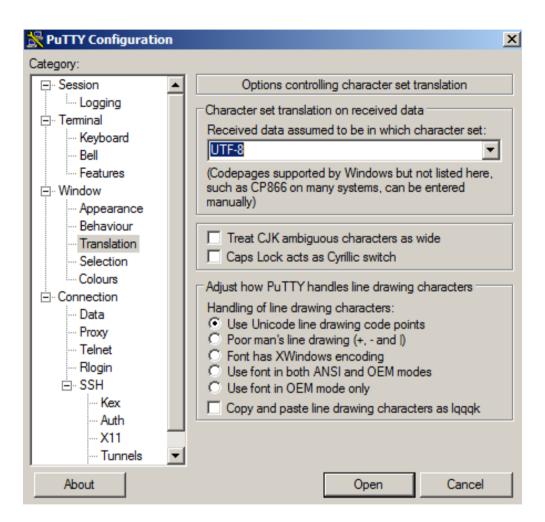
SCP (**S**ecure **C**o**P**y) – протокол безопасного копирования файлов удаленной системы, фактически доступа к ее файловой системе, использующий в качестве транспорта SSH. Клиенты: вср (командная строка), winscp (оконное приложение) и др. Совместно с ратту они позволяют организовать полноценное взаимодействие с удаленной системой.



PuTTY – окно параметров соединения



PuTTY – окно параметров шрифта (если требуется)



PuTTY – окно параметров кодировок текста

```
login as: ibacourses
Using keyboard-interactive authentication.
Password:
Last login: Thu Mar 22 20:33:56 2018 from 192.168.1.157
Have a lot of fun...
ibacourses@mars401:~>
```

PuTTY – рабочее окно сеанса

Параллельно может существовать множество сеансов, в т.ч. и одного и того же пользователя – каждый в своем «терминале».